10/560,060

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出國公閱番号 特開2001-282760 (P2001-282760A)

(43)公開日 平成13年10月12日(2001.10.12)

(51) Int.Cl.7

餓別配号

FΙ

テーマコート*(参考)

G06F 15/177

674

G06F 15/177

674Z 5B045

審査請求 有 請求項の数10 OL (全 18 頁)

(21)出願番号

特願2000-95393(P2000-95393)

(22)出顧日

平成12年3月30日(2000.3.30)

(71)出願人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(72) 発明者 西 耕二

東京都港区五丁目7番1号 日本電気株式

会社内

(74)代理人 100082935

弁理士 京本 直樹 (外2名)

Fターム(参考) 5B045 CC02

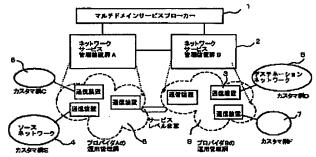
(54) 【発明の名称】 マルチドメインに対応した品質保証型通信サービス提供方式およびサービス提供方法並びにサービス仲介装置

(57) 【要約】

(修正有)

【課題】マルチドメインネットワークにおいて品質保証 型通信サービスを提供する。

【解決手段】各プロバイダ網の運用管理網に含まれる装置群の管理とサービスオーダ受付けを行うネットワークサービス管理装置 2 と、複数のプロバイダが締結するための仲介機能を提供するマルチドメインサービスブローカー1 とから構成する。マルチドメインサービスブローカー1 とから構成する。マルチドメインサービスブローカーはネットワークサービス管理装置から各プロバイダが提供可能なサービス情報とドメイン情報を収集する手段と、カスタマから通信サービスの要求発生時、要求品質を満足するドメインのネットワークサービス管理装置に必要な情報の設定を指示する手段を有する。



40

2

【特許請求の範囲】

【請求項1】ユーザー端末を収容する複数のカスタマ網を接続し、異なるプロバイダによって運用管理される複数の運用管理網 (ドメイン) によって構成される通信ネットワークにおいて、

各プロバイダ網の運用管理網に含まれる装置群を集中管理するとともに、カスタマからのサービスオーダや障害情報の受付けを行うネットワークサービス管理装置と、前記ネットワークサービス管理装置群の機能的上位層にあって、前記複数のプロバイダが締結するための仲介機 10能を提供するサービス仲介装置とを含むことを特徴とするマルチドメインに対応した品質保証型通信サービス提供方式。

【請求項2】前記ネットワークサービス管理装置は、各プロバイダが提供可能なサービス情報と、ドメイン情報を前記マルチサービスプローカーに対し出力する手段とを有し、

前記サービス仲介装置は、各ネットワークサービス管理 装置からの出力情報を格納し、カスタマから通信サービ スの要求発生にともない、当該要求品質を満足するドメ 20 インのネットワークサービス管理装置を選択し、必要な 情報の紹介と設定を指示する手段を有することを特徴と する請求項1に記載のマルチドメインに対応した品質保 証型通信サービス提供方式。

【請求項3】前記ネットワークサービス管理装置は、オペレータから入力される当該プロバイダの提供可能なサービス情報及びプロバイダ運用管理網の構成情報であるドメイン情報を入力するための入出力装置と、

前記入力装置より入力された情報を情報種別毎に記憶する記憶装置、および、各カスタマからのサービス要求に 30 基づき処理コマンドの転送先を決定するワークフローサーバと、

前記ドメイン情報とサービス情報を前記サービス仲介装置に登録を行い、ワークフローサーバと連携して、次の処理の実行主体を決定する帯域ブローカー、および、前記通信装置に必要な情報の処理管理を行う内部処理システムを含むことを特徴とする請求項2に記載のマルチドメインに対応した品質保証型通信サービス提供方式。

【請求項4】前記サービス仲介装置は、前記ネットワークサービス管理装置から、受信したドメイン構成情報と、サービス情報を記憶する記憶装置と、

前記記憶装置に対する情報の書き込み、読み出し等の情報管理を行うとともに、前記帯域プローカーに対するセキュリティ管理機能を提供するデータ処理装置とを含むことを特徴とする請求項2に記載のマルチドメインに対応した品質保証型通信サービス提供方式。

【請求項5】前記帯域ブローカーと、ワークフローサーバは、カスタマのサービス要求に基づく次の処理の実行主体が外部システムにあるか、内部システムにあるかをロジックに従って決定する手段を有し、

次の処理の実行主体が外部システムにある場合、帯域ブローカーがそのドメインを決定する手段と、

次の処理の実行主体が内部システムにある場合、ワークフローサーバがフォワード先の内部処理システムを決定する手段とを含むことを特徴とする請求項3に記載のマルチドメインに対応した品質保証型通信サービス提供方式。

【請求項6】前記サービス仲介装置は、前記サービス記憶部に格納されたサービス状態を参照し、カスタマのサービス要求に基づく次の処理の実行主体が外部システムにあるか、内部システムにあるかを決定する手段と、次の処理の実行主体が外部システムにある場合、その外部転送先を決定する手段と、

次の処理の実行主体が内部システムにある場合、その転送先の内部処理システムを決定する手段とを含むことを 特徴とする請求項3に配戦のマルチドメインに対応した 品質保証型通信サービス提供方式。

【請求項7】前記内部システムは、それぞれワークフローサーバと接続され、カスタマから受け付けたサービスオーダ情報を管理するカスタマケアサーバと、

プロバイダの運用管理網内部のネットワークリソースを 管理する設計サーバと、

あらかじめ記憶されたポリシー情報を読み出すととも に、ベンダ固有の通信装置への設定情報に変換し、サー ビスを提供するためのプロビジョニングを通信装置に対 して行うポリシーサーバと、

プロバイダの運用管理網内にある通信装置、及び、それらを接続する回線の接続構成を含む構成管理、回線断等のネットワーク障害管理機能を提供するネットワーク管理装置のいづれかをを含むことを特徴とする請求項3に記載のマルチドメインに対応した品質保証型通信サービス提供方式。

【請求項8】ユーザー端末を収容する複数のカスタマ網を接続し、異なるプロバイダによって運用管理される複数のドメインによって構成され、

各プロバイダ網の運用管理網に含まれる装置群を集中管理するとともに、カスタマからのサービスオーダや障害情報の受付けを行うネットワークサービス管理装置と、前記ネットワークサービス管理装置群の機能的上位層にあって、前記複数のプロバイダが締結するための仲介機能を提供するサービス仲介装置とを含むされるマルチドメインに対応した品質保証型通信サービス提供方法であって、

前記サービス仲介装置に対し、各プロバイダのネットワーク管理装置各々が構成情報であるドメイン情報と提供可能なサービス情報とを登録するサービス登録ステップレ

カスタマからの要求を受けて、前記サービス仲介装置と ネットワーク管理装置間で要求品質を満たすサービスを 50 提供するためにサービス条件について合意を行い、該当 するドメインのルート情報およびネットワーク管理装置 を選択するサービス合意ステップと、

前記ネットワーク管理装置において合意されたサービス 条件およびルート情報に基づき通信装置に対し必要なサ ービスプロビジョニングを行うサービスプロビジョニン グステップとを含むことを特徴とするマルチドメインに 対応した品質保証型通信サービス提供方法。

【請求項9】前記サービスプロビジョニングステップは さらに、サービスオーダ処理および、ルート設計処理、 プロビジョニング処理の各ステップから構成されること 10 を特徴とする請求項8に記載のマルチドメインに対応し た品質保証型通信サービス提供方法。

【請求項10】ユーザー端末を収容する複数のカスタマ網を接続し、異なるプロバイダによって運用管理される複数の運用管理網によって構成されるネットワークにおいて、各プロバイダ網の提供可能なサービス情報と構成情報により複数のプロバイダが締結するための仲介機能を提供する相互接続網におけるサービス仲介装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、異なるプロバイダによって運用管理される複数のドメインをまたがる品質保証型の通信サービスを提供する品質保証型通信サービス提供方式およびサービス提供方法およびサービス仲介 装置に関する。

[0002]

【従来の技術】インターネットの発展に伴い、様々な通信サービス提供事業者(ネットワーク・サービス・プロバイダ)によって通信サービスが提供されてきている。このような中で、異なるプロバイダによって相互接続される複数のネットワークを介して、カスタマが要求する品質をエンドツーエンドに保証する通信サービスを提供することが求められている。

【0003】このような複数の通信網を接続する方式について、たとえば、特開平08-274874号公報の「網相互接続装置及び方法」や、特表平11-501495号公報の「トラフィック管理制御用の負荷分散グループのサービス制御点を相互接続する通信リンク」に記載されている。

【0004】特開平08-274874号に記載されて 40 いる網接続方法では、異なる電気通信網内の要素が相互接続し、網の境界にまたがってサービスの提供を行うインテリジェント網を接続するため、媒介アクセスプロセッサー (MAP) を配している。このMAPによって網間でやりとりされるメッセージの変換、検査、及びエミュレーション等を行い、ユーザー側は既存のインターフェイス及びプロトコルを変えることなく、透化な電気通信網を提供するものである。

【0005】また、特表平11-501495号公報記 り、機能分散を 載の発明では、複数のサービス・プロバイダとマルチベ 50 るものである。

ンダ装置を取り込んだネットワーク環境において、ネットワーク構成要素が過負荷状態なる問題を解決するため、負荷分散モードで使用する2つのサービス制御点(SCP)間に直接、通信リンクによって相互接続機能を提供している。

【0006】この通信リンクは、負荷分散グループ内で2つのSCPを相互に接続させ、これによって、これらSCPは、それらの輻輳レベルや制御機能についての情報を交換するだけでなく、過負荷ではないSCPへ質問(quary)を送り制御を行う手段を有している。

[0007]

【発明が解決しようとする課題】しかし、前記のべた従来技術においては、次のような問題点があった。すなわち、特開平08-274874号公報に記載の技術では、相互接続された双方の電気通信網をプロビジョニングして、通信サービスを提供するためのオペレーションについて全く考慮されておらず、相互接続ネットワークを介して品質を保証した通信サービスを提供できないという問題点があった。

0 【0008】また、特表平11-501495号公報記載の発明では、ネットワークが過負荷状態になったときの対応策が提案されているだけであり、その対応を行った場合でも、カスタマに品質を保証した通信サービスを十分提供できない。

【0009】加えて、相互接続された双方の通信ネットワークをプロビジョニングして、通信サービスを提供するためのオペレーション情報が交換されず、相互接続網を一貫してサービスを提供する機構を備えていない。さらに、通信装置内のSCPにおいて、CPU等のリソースを多く使用し、多数の制御機能リストを管理する必要から高機能化する必要があるため、結果としてネットワークに配備される通信装置のコスト増、および処理負荷増をまねくという問題点があった。

【0010】このように、従来のネットワークにおいては、今後見込まれる多数のネットワーク・サービス・プロバイダによってネットワークが構成され、これらのネットワークで均一な品質を提供することを十分配慮したものではないため、各通信ネットワーク内に、個別に情報をやりとりする為の高機能な装置を備えざるをえず、ネットワークの拡張性、接続の柔軟性に乏しいというような問題点があった。

【0011】本発明は、このような従来技術の問題点を鑑み、異なるプロバイダによって運用される複数のネットワークを介して、カスタマが要求する品質を保証する通信サービスを提供することを目的とし、あらたに、プロバイダ間の提供可能な情報およびプロバイダ網にまたがるルート設計を行う専用のサービス仲介装置(以下、マルチドメインサービスプローカー)を設けることにより、機能分散をはかり、拡張性の高いシステムを提供するよのでなる

【課題を解決するための手段】本発明のマルチドメイン に対応した品質保証型通信サービス提供方式は、ユーザ 一端末を収容する複数のカスタマ網を接続し、異なるプ ロバイダによって運用管理される複数の運用管理網(ド メイン) によって構成されるネットワークにおいて、各 プロバイダ網の運用管理網に含まれる装置群を集中管理 し、カスタマからのサービスオーダや障害情報の受付け を行うネットワークサービス管理装置と、前記ネットワ ークサービス管理装置群の機能的上位層にあって、複数 10 のプロバイダが締結するための仲介機能を提供するマル チドメインサービスブローカーとを含んでいる。

【0013】さらに、前記ネットワークサービス管理装 置は、各プロバイダが提供可能なサービス情報と、ドメ イン情報を前記マルチサービスブローカーに出力する手 段とを有し、前記マルチサービスプローカーにおいて は、受信した各ネットワークサービス管理装置からの出 力情報を格納し、カスタマから通信サービスの要求を受 けて、複数のプロバイダを締結する為の仲介機能を提供 し、当該要求品質を満足するドメインのネットワークサ 20 ービス管理装置を選択し、当該ネットワークサービス管 理装置に必要な情報の照会及び設定を指示する手段を有 する。

[0014]

【発明の実施の形態】本発明は、複数のネットワーク・ サービス・プロバイダによって運用される運用管理網 (domain:ドメイン)より構成されるマルチドメ インネットワークにおいて、要求元のカスタマから、要 求先のカスタマへの通信サービスの提供にあたり、エン ド・ツー・エンドに、カスタマが要求する通信品質を保 30 証する通信サービスを提供することを目的とする。

【0015】そして、各ドメインに設けられたネットワ ークサービス管理装置間の情報収集と相互の連携を促 し、必要とするサービスの仲介を行うマルチドメイン・ サービス・プローカーを導入することにより、異なるド メイン間でもシームレスな通信サービス提供方式を実現 するものである。

【0016】以下に本発明の実施形態の構成について図 面を用いて説明する。図1は、本発明の実施の形態のマ ルチドメインネットワークの構成図であり、複数のカス 40 タマ網と複数のプロバイダ網によって構成されている。 このように、マルチドメインネットワークとは、複数の プロバイダの運用管理網を経由し、互いに遠隔地に配置 されたカスタマ網が、相互に通信を行うような構成であ り、具体的には、企業のネットワークが本社と支店間で 構築されている場合や、協力会社がエクストラネットを 構築する等のような場合がある。

【0017】図1に例をあげるように、カスタマ網Eと カスタマ網Dとの間は、異なるプロバイダの運用管理網 であるプロバイダAの運用管理網8とプロバイダBの運 50 一バー24および各種内部処理サーバー群の構成につい

用管理網9が存在し、運用管理網内には、データの中継 転送処理を行う複数の通信装置群3を含んで構成されて

【0018】本実施例では、カスタマ網Eからカスタマ 網Dへデータを流すサービスを提供することを例にあ げ、カスタマ網Eをソースネットワーク4、カスタマ網 Dをデスティネーションネットワーク5と呼ぶことにす る。

【0019】カスタマが要求する通信品質をソースネッ トワーク4からデスティネーションネットワーク5まで 満足するためには、経由するプロパイダA、Bの双方が カスタマの要求通信品質を満たすネットワークサービス を提供する必要がある。ここでいう通信品質とは、たと えば、データトラフィックの遅延、揺らぎ、帯域等をさ す。従って、プロバイダAとプロバイダBとの間に通信 品質について合意するためのネゴシエーション (交渉) と連携動作が必要になる。また、各プロバイダ内の通信 装置群3の状態などを検出し、具体的な情報の設定/制 御を行う為にプロバイダA、Bの運用管理網の機能的な 上位層には、ネットワークサービス管理装置2が各々配 備されている。

【0020】(1)ネットワークサービス管理装置 ネットワークサービス管理装置2は、ネットワークの構 成管理、障害管理、性能管理、セキュリティ管理、カス タマ管理、サービス管理等の運用管理を行うものである が、特に運用管理網内のネットワークの状態を管理し、 さらに、カスタマからのサービスオーダや障害申告等の 受付けを行っている。

【0021】図2は、ネットワークサービス管理装置の 機能プロック図である。図に示すように、ネットワーク サービス管理装置は、インターネット接続サービス提供 の為、あるいは、カスタマ情報やネットワーク情報、プ ロバイダ情報を管理する為の各種装置群を含んで構成さ れている。その主な構成を説明すると、プロバイダの運 用管理者が、プロバイダが提供できるサービス情報及び プロバイダ運用管理網の構成情報であるドメイン情報を 入力するためのキーボード、ディスプレイ等の入出力装 置21、これら入力された情報を情報種別毎に記憶する 記憶装置22、各処理コマンドの内外転送(フォワー ド) 先を決定するワークフローサーバ24、さらに、ド メイン情報とサービス情報をマルチドメインサービスプ ローカーに登録を行い、ワークフローサーバと連携し、 次の処理の実行主体を決定する帯域プローカー23、お よび、ネットワークサービス管理装置内部の処理を行う カスタマケアサーバ25、ポリシーサーバ26、設計サ ーバ27、ネットワーク管理装置28等の内部処理サー バ群から構成されている。

【0022】以下、ネットワークサービス管理装置2内 の記憶装置22と帯域プローカー23、ワークフローサ て説明する。

【0023】記憶装置

ネットワークサービス管理装置2内の記憶装置22は、プロバイダが提供できるサービス情報及びプロバイダ運用管理網の構成情報であるドメイン情報等を記憶格納するものであるが、各種情報の種類毎に設けられた以下の複数の記憶部、すなわち、サービスレベル合意記憶部221、ドメイン構成記憶部222、ネットワーク構成記憶部223、リソース記憶部224、ポリシー記憶部225、サービス記憶部226とを備えている。

【0024】ここで、サービスレベル合意記憶部221 とは、詳細は後述するが、プロバイダAがプロバイダB と通信サービスに関して合意の上、締結した情報を記憶 するものである。この締結情報には、プロバイダAとプロバイダBの双方の運用管理網を連結する通信装置、および通信装置を連結する回線のタイプと識別子、サービスタイプ、データトラフィックのプロファイル情報、締結有効時間等を含む。また、データトラフィックのプロファイル情報とは、帯域情報と通信品質を含み、例えば通信データのトラフィックが、10Mbps以下の場合は高優先の通信品質を提供し、10Mbps以上の場合は通信データを破棄するというような情報が記述されている。

【0025】ドメイン構成記憶部222は、カスタマに通信サービスを提供するためのドメイン構成情報を記憶している。ドメイン構成情報とは、プロバイダ運用管理網の構成情報である。たとえば、図1の例では、カスタマ網のソースネットワークからデスティネーションネットワークまでは、プロバイダA運用管理網とプロバイダB運用管理網を経由しているが、この場合、プロバイダ30A運用管理網とプロバイダB運用管理網の連結をサービス提供に必要なプロバイダ網として、ドメイン構成記憶部222は記憶している。

【0026】ネットワーク構成記憶部223は、プロバイダ運用管理網内にある通信装置群3、および、その通信装置群3を連結する回線情報等を記憶している。リソース記憶部224は、プロバイダ運用管理網内にある通信装置3、および、その通信装置3が有する全リソース量、使用済みリソース量、残余リソース最等の情報を記憶する。ここで、一般に、リソースとは、通信装置3の40CPU能力、メモリ量、回線の帯域を表現する。本実施例では、回線帯域についてリソースを記憶するが、それ以外の情報を含むものであってよい。

【0027】ポリシー記憶部225は、プロバイダ運用管理網内の通信装置3に対して設定する情報をポリシーとして記憶する。ここで、ポリシーとは、カスタマに通信サービスを提供する為に通信装置3に設定すべき情報をオペレータにとってわかりやすく表現したものであり、通信装置3のペンダに依存しない表現で記述したものである。例えば、図1を参照すると、カスタマ網Eか 50

らカスタマ網Dまで高優先の通信データを10Mbpsまで保証する、という表現がここでいうポリシーの一例である。サービス記憶部226は、カスタマ情報、及び、カスタマから受け付けたサービス情報を記憶する。例えば、カスタマ網Eからカスタマ網Dまで高優先の通信データを10Mbpsまで保証、という内容を表現するサービスオーダ情報を記憶する。

【0028】帯域プローカー

次に帯域ブローカーの構成について説明する。帯域ブロ 10 ーカー23はプログラム制御により動作するデータ処理 機能を有するシステムであり、外部システム通信手段2 33、セキュリティ管理手段234、サービスレベル合 意管理手段231、ドメインルート管理手段232、内 部システム通信手段235とを備える。

【0029】ここで、外部システム通信手段233は、外部システムである他のネットワークサービス管理装置群2、及び、マルチドメインサービスブローカー1と接続され、この外部システムと通信するためのインタフェースを提供する。セキュリティ管理手段234は、外部システムとの通信に際して、内部システムのセキュリティを確保する。例えば、外部システムとの接続後に、外部システムから認証情報を受信し、認証成功後に情報交換を行う。

【0030】サービスレベル合意管理手段231は、プロバイダ間で締結、合意したサービス情報をサービスレベル合意記憶部221に登録するとともに、情報を管理する。また、入出力装置21に対してサービスレベル合意情報を登録、編集、削除するためのインタフェースを提供する。

【0031】ドメインルート管理手段232は、カスタマに通信サービスを提供するために必要なドメインの連結情報をドメイン構成配億部222に登録すると共に、管理する。内部システム管理手段235は、帯域ブローカー23とワークフローサーバ24が通信するためのインタフェースを提供する。

【0032】ワークフローサーバー

ワークフローサーバ24は、同様に、プログラム制御によりデータ処理を行う機能を有するシステムであり、帯域プローカー23、及び、カスタマケアサーバ25、設計サーバ27、ポリシーサーバ26、ネットワーク管理装置28と各々接続される。ワークフローサーバ24は、プロバイダが定義したワークフロー、または、オペレーションフローに従って、各サーバに必要な処理命令を転送すると共に、その進捗状況を管理する。

【0033】内部処理サーバー群

次に、その他、通信装置を含むネットワークに関し、具体的な設定処理、制御を行う為の各種内部処理サーバ群である、カスタマケアサーバ25、ポリシーサーバ26、設計サーバ27、ネットワーク管理装置28について説明する。

【0034】カスタマケアサーバ25は、プログラム制 御により動作するデータ処理機能を有するシステムであ り、ワークフローサーバ24と接続されている。カスタ マから受け付けたサービスオーダ情報を管理し、カスタ マ情報、および、カスタマから受け付けたサービス情報 をサービス記憶部226に登録を行う。また、入出力装 置21に対してサービス情報を登録、編集、削除するた めの前記サービス記憶部226に対するインタフェース を提供する。

により動作するデータ処理機能を有するシステムであ り、ワークフローサーバ24と接続されている。本サー バ27は、プロバイダの運用管理網内部のネットワーク リソースを管理し、本実施例の場合は、通信回線の全帯 域、使用済み帯域、残余帯域を管理している。

【0036】リソースの使用状況が変更された場合、リ ソース記憶部224内の情報を更新し、プロバイダの運 用管理網内部のトポロジー情報を参照するために、ネッ トワーク構成記憶部223から情報を読み出し、常に最 新のネットワークリソース情報を管理している。また、 リソース使用計画の出力として、ポリシー情報をポリシ 一記憶部225に登録する処理も行う。

【0037】ポリシーサーバ26は、プログラム制御に より動作するデータ処理機能を有するシステムであり、 ワークフローサーバ24と接続される。ポリシー記憶部 225に記憶されたポリシー情報を読み出すと共に、ベ ンダ固有の通信装置3への設定情報に変換する。次に、 サービスを提供するためのプロビジョニングを通信装置 3に対して行う。

【0038】ネットワーク管理装置28は、プログラム 30 制御により動作するデータ処理機能を有するシステムで あり、ワークフローサーバ24と接続される。プロバイ ダの運用管理網内にある通信装置3、及び、それらを接 続する回線の接続構成を含む構成管理、回線断等のネッ トワーク障害管理機能を提供する。

【0039】以上述べた構成によって、ネットワークサ ーピス管理装置は、プロバイダ間の接続の仲介機能を提 供するマルチドメインサービスブローカーに、必要な情 報を提供するとともに、前記マルチドメインサービスプ ローカーから通知された情報に基づき、通信装置に対す 40 る具体的な設定、制御動作を行う機能を実現することが できる。

【0040】(2)マルチドメインサービスプローカー 次に、マルチドメインサービスプローカー1について説 明する。ネットワークサービス管理装置群2の機能的上 位層にマルチドメインサービスプローカー1は配置さ れ、複数のプロバイダが締結するための仲介機能を提供 する。

【0041】図3は、マルチドメインサービスプローカ

ドメインサービスプローカー1は、キーボードやディス プレイ等から構成される入出力装置11、プログラム制 御により動作するデータ処理装置13と、情報を記憶す る記憶装置12から構成される。

10

【0042】入出力装置11は、セキュリティ管理手段 133と接続され、マルチドメインサービスブローカー 1が管理するプロバイダのネットワークサービス管理装 置群2と通信するための認証情報等を登録、変換、削除 の操作を行うことができる。記憶装置12は、ドメイン 【0035】設計サーバ27は、同じくプログラム制御 10 構成記憶部121とサービス記憶部122を備える。 ドメイン構成記憶部121は、マルチドメインサービス ブローカー1が管理するプロバイダの運用管理網とその 接続構成を記憶する。本実施例の場合、プロバイダAと プロバイダBの運用管理網がマルチドメインサービスブ ローカー1の管理対象である。

> 【0043】サービス記憶部122は、各プロバイダが 提供するサービスを記憶する。本実施例の場合、プロバ イダA、Bと共に髙品質、中品質、低品質の通信サービ スを提供する。データ処理装置13は、ドメイン構成管 理手段131、セキュリティ管理手段133、サービス 管理手段132、外部システム通信手段134をおのお の備える。

> 【0044】ドメイン構成管理手段131は、マルチド メインサービスブローカー1が管理対象とするプロバイ ダの運用管理網に関するオペレーションを提供し、ドメ イン構成記憶部121にドメイン構成情報を登録、編 集、削除する機能を提供する。マルチドメインサービス ブローカー1は、プロバイダから登録申告のあったドメ イン情報をドメイン構成管理手段131経由でドメイン 構成記憶部121に記憶する。

> 【0045】セキュリティ管理手段133は、マルチド メインサービスプローカー1が接続されるネットワーク サービス管理装置群2の認証処理を行う。ネットワーク サービス管理装置群2との接続を確立後に認証情報を受 信し、セキュリティ管理手段133によって認証された 場合、ネットワークサービス管理装置2と、その後のデ ータ交換を行う。

【0046】サービス管理手段132は、各プロバイダ が提供できるサービスを管理すると共に、サービス記憶 部122にサービス情報の登録、編集、削除を実行する ものである。外部システム通信手段134は、マルチド メインサービスプローカー1と各プロバイダのネットワ ークサービス管理装置群2が通信するためのインタフェ ースを提供する。

【0047】次に本発明の動作について説明する。本発 明では、異なるプロバイダが操作するネットワークサー ビス管理装置群 2、及び、マルチドメインサービスブロ ーカー1が連携することによって、マルチドメインにま たがる品質保証型の通信サービスをカスタマに提供す 一の機能ブロック図である。図3を参照すると、マルチ 50 る。連携のためにキーとなるのが、ネットワークサービ

ス管理装置群2内にある帯域ブローカーとマルチドメイ ンサービスプローカー1である。

【0048】本発明のマルチドメインに対応した通信サ ービス提供方式の手順は、(ア)サービス登録段階、

(イ) サービス合意段階、(ウ) サービスプロビジョニ ング段階、の主に三段階に分類される。以降、図を参照 して本発明の実施形態の動作について説明する。

【0049】 (ア) サービス登録段階

サービス登録段階では、各プロバイダのネットワークサ ービス管理装置群2がマルチドメインサービスブローカ 10 一1に対して、運用管理網が提供できるサービス情報と ドメイン情報を登録するフェーズである。この段階の処 理により、マルチドメインサービスブローカー1では、 接続する全ての運用管理網のサービス情報とプロバイダ 情報を収集し、管理することができる。

【0050】本サービス登録段階の処理について具体的 に説明すると、各プロバイダの運用管理者であるオペレ ータは、入出力装置11を使用して、プロバイダが提供 できるサービス情報、及び、プロバイダ運用管理網の構 成情報であるドメイン情報を入力する。こうして入力さ 20 れたプロバイダの提供可能なサービス情報、ドメイン情 報は、外部システム通信手段233を介してマルチドメ インサービスブローカー1に送信される。

【0051】また、本実施の形態では、各プロバイダの サービス情報および、ドメイン情報をオペレータから入 力する実施形態について説明するが、当該情報の入力 を、あらかじめプログラムした条件により自動的に設定 入力するものであっても、カスタマや各ネットワークサ ービス管理装置間で通知されるメッセージ情報により自 動的に設定更新するように構成することも可能である。

【0052】マルチドメインサービスブローカー1は、 外部システム通信手段134を介して、各プロバイダか ら提供可能なサービス情報、ドメイン情報を受信する と、各々、記憶装置12の中のサービス情報記憶部12 2とドメイン構成記憶部121に格納しておく。

【0053】次に上記述べたサービス登録段階の動作を 図4を用いて説明する。図4は、本発明のサービス登録 段階の手順を示すフローチャートである。

【0054】まず、一連の動作の前にネットワークサー ビス管理装置2は、マルチドメインサービスブローカー 40 1と管理情報通信用のコネクションを確立し、確立後、 ネットワークサービス管理装置2はセキュリティ管理手 段234によって認証情報を送信し、マルチドメインサ ービスプローカー1間で管理情報交換の許可を受け、論 理的な通信パスを形成しておく。

【0055】次に、運用管理者であるオペレータは、入 出力装置21を使用してプロバイダAが提供できるサー ビス情報、及び、プロバイダA運用管理網の構成情報で あるドメイン情報を入力する(ステップA1)。入力さ れたサービス情報、ドメイン情報は、外部システム通信 50 信手段233を介して、マルチドメインサービスプロー

手段233を介してマルチドメインサービスブローカー 1に送信される(ステップA2)。

【0056】マルチドメインサービスブローカー1は、 外部システム通信手段134を介してサービス情報、ド メイン情報を受信すると(ステップA3)、その情報の 内容チェックを行い(ステップA4)、文法的に正しい 場合、それらの情報をそれぞれ、サービス情報記憶部1 22とドメイン構成記憶部121に格納する (ステップ A5)。

【0057】こうして、マルチドメインサービスプロー カー1は、複数のプロバイダの各ネットワークサービス 管理装置からドメイン情報、サービス情報を収集し、内 部に登録する。

【0058】 (イ) サービス合意段階

次に、カスタマへの具体的な通信サービスの提供にあた り、相互接続するプロバイダで同等の品質の通信サービ スを提供する為、運用管理網間のサービス合意するサー ビス合意段階について説明する。

【0059】このサービス合意段階とは、カスタマから の要求をうけて、マルチドメインネットワーク内を一貫 した通信品質で通信サービスを提供できるように、マル チドメインサービスプローカー1および、ネットワーク サービス管理装置群とでネゴシエーションを行い、要求 品質を満たす適切なドメインを選択し通話ルートの決定 を行ってサービスレベルの合意を行う処理に相当する。 【0060】ここでいう、サービスレベルの合意につい て、その必要性について説明する。各プロバイダは、通 信品質のレベルをエラーレートあるいは、遅延値などの 種々のパラメータによって通信サービスの品質を指定す ることができ、提供可能な品質およびその指定方法は一 般に相違する。たとえばあるプロバイダにおいて、品質 の高い順に3レベル、たとえば、GOLD、SILVE R、BRONZEという呼称で、カスタマに指定させる ものであっても、別のプロバイダにおいては、異なるエ ラーレートの値やレベル数(たとえば、A、B、C、 D) 等のパラメータで、カスタマに品質を指定させる場 合がある。

【0061】よって、カスタマによって要求される品質 が、マルチドメインサービスネットワーク内で等しく保 たれるためには、それぞれのプロバイダ内で、どのよう なサービスのレベルに相当するか対応付けを行い、相互 に合意しておく必要がある。このとき、各ドメイン間の サービス合意の仲介者としての役割を果たすのが、マル チドメインサービスプローカー1である。

【0062】本サービス合意段階の動作について簡単に 説明する。まず、あるプロバイダのオペレータが、ネッ トワークサービス管理装置2の入出力装置21を用いて サービスレベル合意をしたい条件であるサービス情報を 入力する。入力されたサービス情報は、外部システム通 10

カー1へ送信される。マルチドメインサービスブローカー1はサービス情報を受信すると、サービス管理部13 2によってサービス記憶部122を検索して、条件を満足するドメインIDを獲得する。

【0063】次に、マルチドメインサービスブローカー 1は、ドメインIDをキーにして、当該ドメインのドメ イン構成情報をドメイン構成記憶部121から読み出 し、要求元のネットワークサービス管理装置群2内の帯 域ブローカー23へ応答としてドメイン情報を送信す る。

【0064】応答を受信したネットワークサービス管理 装置において、マルチドメインサービスプローカー1か ら、あるドメインが通知されると、オペレータは入出力 装置21を使用してサービスレベル合意情報を帯域プロ ーカー23に入力する。このとき、このサービスレベル 合意情報は、ネットワークサービス管理装置2の外部シ ステム通信部233を介して、マルチドメインサービス ブローカー1から紹介された隣接ドメインの帯域ブロー カー23宛にメッセージ送信され、隣接ドメインにおい てもサービスレベル合意情報が登録される。以上の処理 により、プロバイダの運用管理網の間で、相互接続に関 する合意がなされる。

【0065】この合意情報には、相互接続する通信装置、回線、サービスタイプ、帯域等が含まれる。こうしてサービス合意段階の処理によって、異なるプロバイダ間を同一の品質で通信サービスを提供するための取り決めについて情報の交換と対応づけが行われて、プロバイダ間でサービスレベルの合意がなされることになる。

【0066】次に、図5を参照してサービス合意段階を 具体的に説明する。サービス合意は、異なるプロバイダ 30 間で締結され、運用管理網の相互接続に関する規約である。

【0067】プロバイダAのオペレータ(以降、オペレータA)は、入出力装置21を用いてサービスレベル合意をしたい条件であるサービス情報を入力する。サービス情報には、高優先、中優先、低優先のサービス分類等の情報が含まれる。入力されたサービス情報は、外部システム通信部233を介して、マルチドメインサービスブローカー1へ送信される(ステップB1)。

【0068】マルチドメインサービスプローカー1がサ 40 プである。 ービス情報を受信すると、サービス管理部132がサー 【0076 ビス記憶部122を検索して、条件を満足するドメイン サービスス 1Dを獲得する(ステップB2)。 グ処理の3

【0069】そして、ドメイン構成管理部131は、ドメインIDをキーにして該ドメイン情報をドメイン構成 記憶部121から獲得する。次に、マルチドメインサービスブローカー1は、外部システム通信部134を介して、プロバイダAの帯域ブローカー23(以降、帯域ブローカーA)へ応答を送信する。帯域ブローカー23がドメイン情報を受信すると、入出力装置21へ出力す

る。本実施例の場合、プロバイダBのドメイン(以降、 ドメインB)が紹介される(ステップB3)。

【0070】オペレータAは、ドメインBを指定して、サービスレベル合意情報を入力する。サービスレベル合意情報には、高優先、中優先、低優先等のサービスクラスと要求する通信品質情報を含む。本実施例では、帯域情報を入力する。サービスレベル合意情報は、外部システム通信手段233を介して、プロバイダBの帯域プローカー23(以降、帯域ブローカーB)に送信される(ステップB4)。

【0071】ただし、これら一連の処理の送信前に帯域 ブローカーAは帯域ブローカーBと管理情報交換用のコネクションを確立して認証を受ける。認証は、セキュリ ティ管理部234が行う。

【0072】帯域ブローカーBがサービスレベル合意情報を受信すると、データ内容をチェックする。文法的に 関りがない場合、帯域ブローカーB内のサービスレベル合意管理部 B)は、サービスレベル合意記憶部221からドメイン AとドメインBとの間の残余リソース量、高優先、中優先、低優先等のサービス情報を取得する。合意可能な場合、外部システム通信部Bを介して、帯域ブローカーA に対して応答を送信すると共に、プロバイダAと合意したサービス合意情報をサービスレベル合意記憶部Bに登録する(ステップB5)。

【0073】帯域ブローカーAが応答を受信して、サービスレベル合意要求が受容された場合、該合意情報をサービスレベル合意記憶部Aに登録する(ステップB6)。

【0074】以上の処理により、プロバイダAとプロバイダBの運用管理網の間で、相互接続に関する合意がなされる。合意情報は、相互接続する通信装置、回線、サービスタイプ、帯域等を含む。

【0075】(ウ)サービスプロビジョニング段階 次に、サービスプロビジョニング段階を実行する。サー ビスプロビジョニングは、カスタマからのサービスオー ダに基づいて、複数のプロバイダの運用管理網を介した カスタマ網間のサービスを開通するため、通信装置に対 する情報の設定制御を含むオペレーションを行うステッ

【0076】このサービスプロビジョニング段階とは、サービスオーダ処理、ルート設計処理、プロビジョニング処理の三段階にさらに分類される。そして、これらの処理はそれぞれ、カスタマケアサーバ、設計サーバ、ポリシーサーバにより主に実行される。

【0077】これらのサーバ群を通信サービス提供のためのオペレーションフローに従って制御するのが、ワークフローサーバ24であり、各ドメインのネットワークサービス管理装置2内にあるカスタマケアサーバ25、

50 設計サーバ27、ポリシーサーパ26、ワークフローサ

(9)

ーバ24等を連携動作させるのが、ワークフローサーバ 24である。

【0078】すなわち、サービスオーダ処理とは、カス タマケアサーバ25において、カスタマからサービスオ ーダ情報を受付し管理すると共に、サービス記憶部22 6に登録する処理をさし、ルート設計処理とは、プロバ イダの運用管理網内部のネットワークリソースを管理す る設計サーバ27において、通信回線の全帯域、使用済 み帯域、残余帯域を管理し、リソースの使用状況によっ て具体的なルートを決定する処理をいう。さらに、プロ 10 ビジョニング処理とは、ポリシーサーバ26によって記 憶部225に記憶されたポリシー情報を読み出すと共 に、ベンダ固有の通信装置への設定情報に変換する。次 に、サービスを提供するためのプロビジョニングを通信 装置3に対して行う制御処理をいう。

【0079】以下に、サービスプロビジョニング段階に おけるサービスオーダ処理、ルート設計処理、プロビジ ョニング処理の処理例を記述する。

【0080】まず、サービスオーダ処理において、カス タマはプロバイダAに対してサービスオーダを要求し、 このサービスオーダ情報は、オペレータAがネットワー クサービス管理装置2の入出力装置21を使用してカス タマケアサーバ25に登録を行う。またカスタマケアサ ーバ25は、オペレータからの入力情報をサービス記憶 部226に配憶する。

【0081】次に、ルート設計処理では、ドメイン間接 続のルート設計と、ドメイン内のルート設計処理を行 う。前者は、カスタマ網のソースネットワークからデス ティネーションネットワークまでを経由するプロバイダ の運用管理網の連結を計算する処理であり、マルチドメ 30 インサービスブローカー1が実行する。後者は、プロバ イダの運用管理網内において、通信装置3の連結を計算 する処理であり、設計サーバ27が実行する。

【0082】まず、ドメイン間接続のルート設計をする ために、ネットワークサービス管理装置2の帯域ブロー カー23が外部システム通信手段233を介して、マル チドメインサービスブローカー1に要求メッセージを送 信する。

【0083】マルチドメインサービスプローカー1がド メイン間のルート設計を実行し、応答がマルチドメイン 40 サービスブローカー1から、帯域プローカー23に送信 される。

【0084】次に、設計サーバ27が要求された通信品 質を満足するドメイン内部のルートを設計する。設計サ ーバ27が実行したドメイン内ルート設計の結果は、リ ソース記憶部224と、ポリシー記憶部225に書き込 まれる。

【0085】リソース記憶部224には、設計によって 新規に割り当てられたネットワークリソース情報を更新 する。ポリシー記憶部225には、ネットワーク内の通 50 ビスプロビジョニング段階について詳細に説明する。図

信装置3に設定するためのコンフィグレーションデータ をポリシーとして書き込む。

【0086】次に、帯域ブローカー23のサービスレベ ル合意管理手段231が、サービスレベル合意記憶部2 21を参照して、カスタマの要求するサービス情報が、 プロパイダAとプロバイダBとの間で合意したサービス に収容できるか否かをチェックする。

【0087】収容できる場合、ネットワークサービス管 理装置2は、外部システム通信手段233を介して、隣 接ドメインの帯域プローカー1ヘサービスプロビジョニ ング要求メッセージを送信する。

【0088】隣接ドメインの帯域ブローカー2はサービ スプロビジョニング要求を受信すると、当該隣接ドメイ ンのネットワークサービス管理装置の設計サーバ27が 要求された通信品質を満足するドメイン内部のルートを 計算する。

【0089】次に、隣接ドメインの帯域ブローカー2 が、設計結果として要求元の帯域プローカーに対してサ ービスプロビジョニング応答を送信する。こうして、サ 20 ービスオーダ処理、ルート設計処理によって、サービス オーダーの登録と、ドメイン内およびドメイン間のルー ト設計が実行されることになる。

【0090】第三のプロビジョニング処理において、上 記設計されたルート情報等にもとづき、該当する通信装 置に具体的な構成情報の設定、制御を行う。すなわち、 ポリシーサーバ26はサービスを提供するための通信装 置3へのコンフィグレーションデータをポリシー記憶部 225から読み出す。ここで、ポリシーサーバ26がプ ロビジョニングを行う対象は、プロバイダの運用管理網

【0091】次に、帯域ブローカー2は、ドメイン構成 記憶部222から該サービスを提供するために経由する ドメインの連結情報を取得し、隣接ドメインの帯域プロ ーカー2に対してサービスプロビジョニングの要求メッ セージを送信する。

【0092】隣接ドメインの帯域ブローカー2がサービ スプロビジョニングの要求メッセージを受信すると、ポ リシーサーバ26が、該サービスのポリシーデータをポ リシー記憶部225から読み出す。次に、隣接ドメイン の運用管理網内で、サービスに関係する通信装置3に対 してプロビジョニングを実行する。

【0093】次に、隣接ドメインの帯域ブローカー23 は、要求元の帯域プローカー23に対してサービスプロ ビジョニング応答メッセージを送信する。

【0094】帯域ブローカー23が隣接ドメインからサ ービスプロビジョニング応答メッセージを受信すると処 理を終了し、複数のドメインを介した通信サービスが提 供される。

【0095】次に、上記処理を図6、7を参照してサー

6は、本発明のサービスプロビジョニング段階の動作を 示すフローチャートである。図7は、本発明のサービス の状態遷移図である。

【0096】図6のフローチャートにおいて、複数の実行ブロックがある。上側にある内外フォワード先決定 (ステップC1) は帯域ブローカー23、または、ワークフローサーバ24が行う処理である。

【0097】また、左側の外部フォワード先決定(ステップC2)、アドミッションコントロールデシジョン (ステップC5)、サービスプロビジョニング応答送信 10 (ステップC3)、サービスプロビジョニング応答受信 (ステップC4)、サービスプロビジョニング要求送信 (ステップC6)、サービスプロビジョニング要求受信 (ステップC7)は、帯域ブローカー23が行う処理である。

【0098】ドメイン間ルート設計(ステップC8)は、マルチドメインサービスプローカー1が行う。右側の内部フォワード先決定(ステップC9)は、ワークフローサーバ24が行う。サービス受け付け(ステップC10)はカスタマケアサーバ25、ドメイン内ルート設20計(ステップC11)は設計サーバ27、プロビジョニング(ステップC12)はポリシーサーバ26がそれぞれ実行する。

【0099】また、サービスプロビジョニング段階では、各ドメインにおいてカスタマに提供するサービスの状態を管理する。図7にサービスの状態遷移図を示す。

【0100】始めに、カスタマはプロバイダAに対してサービスオーダを要求する。サービスオーダには、カスタマ網のロケーション情報、通信品質情報が含まれる。本実施例では、カスタマ網E、カスタマ網D、高優先等 30のサービスクラス、要求帯域が申告される。

【0101】以下の説明において、プロバイダAにおいて、受け付けたサービスオーダーについてマルチドメインサービスブローカー1が所望の通信サービスを提供するプロバイダとしてプロバイダBを選定する場合について説明する。ここで、対応各機能装置、ブロックの付番は、以上、図2、3等で述べた構成と同一のものであるが、おのおの各プロバイダに対応してA、Bの添え字をつけて表記するものとする。

【0103】次に、ワークフローサーバ24Aにおいて内外フォワード先決定を行う(ステップC1)。

【0104】内外フォワード先決定は、図9に示すよう にサービス記憶部226Aに格納されるサービス状態を 50 参照し、プログラム制御としてサーバ、あるいは、システムに組み込まれたロジックによって実行される。以下、図9は、内外フォワーディング先決定ロジックの表である。図10は、外部フォワーディング先決定ロジックの表である。図11は、内部ドメインフォワーディング決定ロジックの表である。

【0105】フォワード先決定ロジックでは、サービス状態、オペレーション結果、サービスを提供するための相互接続する各ドメインが連結する位置が使用される。図7に示す状態遷移図によって、カスタマから受け付けたサービスの状態が管理され、ドメイン内ルート設計、サービスプロビジョニングの未実行、成功、失敗等の状態がわかる。これらの状態はおのおのサーバで管理するものであるが、別途ネットワークサービス管理装置内に、各装置群の上記サービスの状態を一括管理する装置を設け、おのおののサーバーから、随時書き込み、参照するものであってもよい。状態を遷移させるためのトリガは、図2に示すカスタマケアサーバ、設計サーバ、ポリシーサーバ等のオペレーション実行であるため、サービス状態を参照する事によって処理を要求するサーバが決定される。

【0106】また、ドメイン連結内での位置は、ソースドメイン、ミドルドメイン、デスティネーションドメインに三分類される。ソースドメインは、カスタマのソースネットワークと接続されるプロバイグ網を表す。ディネーションドメインは、カスタマのデスティネーションドメインは、カスタマのデスティネーションドメインとデスティネーションドメインとデスティネーションドメインとデスティネーションドメインとが選を表す。例えば、ブロバイグ網A、B、Cがあり、プロバイグ網Aがカスタマのソースネットワークを収容し、プロバイグ網Cがカスタマのデスティネーションネットワークを収容する場合、プロバイグ網Bがミドルドメインとなる。これらの情報は、ネットワークサービス管理装置内で、認識管理されている。

【0107】また、オペレーション結果には、Unde fiend、OK、NGがある。Undefiendはオペレーション未実行、OKはオペレーション成功、NGはオペレーション失敗を表す。

【0108】今、ワークフローサーバ24Aによる内外フォワード先決定ロジックにおいて、自ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス状態がAcceptedであり、かつ、ドメイン間ルートが未設計である場合、外部システムへ処理を移す(ロジックL1)。ここで外部システムとは、ネットワークサービス管理装置の内部処理サーバー群外の外部装置を示しているので、プロバイダAのワークフローサーバ24Aから帯域ブローカー23Aへ処理が移る。

【0109】次に、帯域ブローカー23Aでは、処理を

受けて外部フォワード先決定を行う(ステップC2)。 今、自ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス状態がAcceptedであり、かつ、ドメイン間ルートが未設計であるので、ドメイン間ルート設計へ処理が移る(ロジックL11)。つまり、外部システム通信手段233Aを介して、マルチドメインサービスプローカー1に処理移管要求のメッセージが送信される。

19

【0110】次に、マルチドメインサービスプローカー 1がドメイン間ルート設計を実行する(ステップC 8)。ドメイン間ルート設計は、ドメイン構成管理手段 10 131とサービス管理手段132がドメイン構成記憶部 121、サービス情報記憶部122を参照して、カスタ マが要求するサービスを満足するドメインの連結を設計 する。

【0111】ここで、ドメインの連結はカスタマ網のソースネットワークとデスティネーションネットワークを連結するプロバイダのネットワークである。ドメイン間ルート設計後、応答がマルチドメインサービスブローカー1から、プロバイダAの帯域ブローカー23Aに送信される。

【0112】次に、プロバイダAの帯域ブローカー23 Aは、前記処理を受けて内外フォワード先決定を行う (ステップC1)。この時、自ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス状態がAcceptedであり、かつ、ドメイン間ルートが既設計であるので、内部システムへ処理が移る(ロジックL2)。つまり、プロバイダAのワークフローサーバ24Aへ処理が移る。

【0113】次に、ワークフローサーバ24Aが内部フォワード先決定を行う(ステップC9)。今、自ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス状態がAcceptedであり、かつ、ドメイン間ルートが既設計であり、かつ、自ドメインのオペレーション結果がUndefinedであるので、ドメイン内ルート設計へ処理が移る(ロジックL31)。つまり、設計サーバ27が要求されり通信品質を満足するドメイン内部のルートを設計する(ステップC11)。

【0114】設計サーバ27が実行したドメイン内ルート設計の結果は、リソース記憶部224とポリシー記憶部225に書き込まれる。リソース記憶部224には、設計によって新規に割り当てられたネットワークリソー 40 ス情報を更新する。例えば、10Mbpsの帯域を有するリンクにおいて、1.5Mbpsが使用済みであり、新規に1.5Mbpsの帯域を割り当てたとき、3.0 Mbpsのリソースが割り当て済みとなる。ポリシー記憶部225には、ネットワーク内の通信装置3に設定するためのコンフィグレーションデータをポリシーとして書き込む。

【0115】次に、プロバイダAのワークフローサーバ 24Aがドメインの内外フォワード先決定を行う(ステ ップC1)。今、ソースドメインから自ドメインのサー 50

ビス状態がIntra domain Allocatedであり、かつ、下流ドメインからデスティネーションドメインまでのサービス状態がUndefinedであるので、外部システムへ処理が移る(ロジックL3)。つまり、帯域ブローカー23Aへ処理が移る。【0116】次に、帯域ブローカー23Aが外部フォワード先決定を行う(ステップC2)。今、自ドメインが

デスティネーションドメインでなく、かつ、ソースドメ

インから自ドメインまでのサービス状態がIntradomain Allocatedであり、かつ、下流ドメインからデスティネーションドメインまでのサービス状態がUndefinedであるので、アドミッションコントロールデシジョンへ処理が移る(ロジックL22、ステップC5)。

【0117】本実施例の場合、プロバイダAの運用管理網とプロバイダBの運用管理網の連結が、カスタマへのサービスへと決定されているので、プロバイダAのサービスレベル合意管理手段231Aは、サービスレベル合意記憶部221Aを参照して、カスタマの要求するサービス情報が、プロバイダAとプロバイダBとの間で合意したサービスに収容できるか否かをチェックする。収容できない場合、入出力装置21Aにエラーを表示して処理を終了する。収容できる場合、外部システム通信手段233Aを介して、プロバイダBの帯域ブローカー23B(帯域ブローカーB)へサービスプロビジョニング要求を送信する(ステップC6)。

【0118】帯域ブローカー23Bがサービスプロビジョニング要求を受信すると(ステップC7)、内外フォワード決定ロジックを実行する(ステップC1)。今、自ドメインがソースドメインでなく、自ドメインのサービス状態がAcceptedであり、かつ、オペレーション結果がUndefinedであるので、内部システムへ処理が移る(ロジックL4)。つまり、ワークフローサーバ24Bへ処理が移る。

【0119】次に、ワークフローサーバ24Bが、内部フォワード決定ロジックを実行する(ステップC9)。 今、自ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス状態がAcceptedであり、かつ、ドメイン間ルートが既設計であり、かつ、自ドメインのオペレーション結果がUndefinedであるので、ドメイン内ルート設計へ処理が移る(ロジックC1)。

【0120】次に、設計サーバ27Bが要求された通信 品質を満足するドメイン内部のルートを設計し(ステップC11)、ワークフローサーバ24Bへ処理を移管する。

【0121】次に、ワークフローサーバ24Bが、内外フォワード決定ロジックを実行する(ステップC1)。 【0122】今、自ドメインがソースドメインでなく、かつ、すべてのドメインのサービス状態がIntradomain Allocatedであるので、外部シ ステムへ処理が移る(ロジックL5)。つまり、帯域プローカー23Bへ処理が移管される。

【0123】次に、帯域プローカー23Bが、外部フォワード先決定ロジックを実行する(ステップC2)。帯域プローカー23B内のドメインルート管理手段232Bが、ドメイン構成記憶部222Bから該カスタマに提供するサービスを実現するためのドメイン連結情報を取得する。本実施例の場合、プロバイダAの運用管理網とプロバイダBの運用管理網の連結が登録されているので、ネットワークサービス管理装置群2A、つまり、帯10域プローカー23Aに対してサービスプロビジョニング応答を送信する(ステップC3)。

【0124】構域プローカー23Aが外部システム通信 手段を介して構域プローカー23Bからサービスプロビ ジョニング応答を受信すると(ステップC4)、内外フ ォワード先決定のロジックを実行する(ステップC 1)。

【0125】本実施例の場合、自ドメインがソースドメインであり、かつ、すべてのドメインのサービス状態がIntra domain Allocatedである 20ので内部システムへ処理が移管される(ロジックL6)。つまり、帯域ブローカー23Aの内部システム通信手段を介して、ワークフローサーバ24Aに処理が移管される。

【0126】次に、ワークフローサーバ24Aがネット ワークサービス管理装置群2Aの中での内部フォワード 先を決定する(ステップC9)。今、自ドメインがソー スドメインであり、かつ、すべてのドメインのサービス 状態がIntra domain Allocated であるので、次の処理はプロビジョニングとなる (ロ 30 ジックL32)。つまり、ポリシーサーバ26Aに処理 が移管される。このとき、対象となるサービスIDがワークフローサーバ24Aからポリシーサーバ26Aへ渡 される。

【0127】ポリシーサーバ26AはサービスIDをキーにして、該サービスを提供するための通信装置へのコンフィグレーションデータをポリシー配憶部225Aから読み出す。但し、本実施例の場合、ポリシーサーバ26Aがプロビジョニングを行う領域は、プロバイダAの運用管理網である。

【0128】次に、読み出したポリシーデータを通信装置固有のコンフィグレーションデータに変換して、プロビジョニングを実行する(ステップC12)。一般に、通信装置3への設定命令、データは通信装置のメーカーによって異なるが、ポリシーデータは各通信装置とは非依存のコンフィグレーションデータである。

【0129】従って、ポリシーサーバは、ポリシーデータを各通信装置に対応した設定命令やデータに変換してプロビジョニングを実行する。プロビジョニングが成功すると、自ドメインのサービス状態をIntrado 50

main AllocatedからProvision edに変更し、サービス記憶部226に格納する。また、自ドメインのプロビジョニングオペレーションの結果をOKとして管理する。

【0130】ポリシーサーバ26Aがプロビジョニングを実行すると、ワークフローサーバ24Aへ処理が移管され、内外フォワード先決定を実行する(ステップC1)。本実施例の場合、ソースドメインから自ドメインのサービス状態がProvisionedであり、かつ、下流ドメインからデスティネーションドメインまでのサービス状態がIntradomain Allocatedであり、かつ下流ドメインのオペレーション結果がUndefinedであるので、外部システムへ処理が移管される(ロジックL7)。つまり、ワークフローサーバ24Aから帯域プローカー23Aへ処理が移管される。

【0131】次に、帯域ブローカー23Aは、ドメインの外部フォワーディング先決定ロジックを実行する(ステップC2)。本実施例の場合、自ドメインがソースドメインでなく、かつ、すべてのドメインでのサービス状態がIntra domain Allocatedであるので、次の処理はサービスプロビジョニング要求送信となる(ロジックL23)。

【0132】帯域ブローカー23Aは、ドメイン構成記憶部222Aから該サービスを提供するために経由するドメインの連結情報を取得する。本実施例の場合、プロバイダAの運用管理網とプロバイダBの運用管理網の連結となるので、帯域ブローカー23Aは帯域ブローカー23Bに対して処理を移管するためのサービスプロビジョニングの要求メッセージを送信する(ステップC6)。

【0133】帯域ブローカー23Bがサービスプロビジョニングの要求メッセージを受信すると(ステップC7)、メッセージが文法的に誤りでないか否かをチェックする。

【0134】誤りでない場合、内外フォワード先決定のロジックを実行する(ステップC1)。本実施例の場合、ソースドメインから上流ドメインのサービス状態がProvisionedであり、かつ、自ドメインから デスティネーションドメインまでのサービス状態がIntra Domain Allocatedであり、かつ、自ドメインのプロビジョニングのオペレーション結果がUndefinedであるので、内部システムへ処理が移管される(ロジックL8)。つまり、内部システム通信手段235を介してワークフローサーバ24Bへ処理が移管される。

【0135】次に、ワークフローサーバ24Bは、ネットワークサービス管理装置群Bの内部フォワード先決定ロジックを実行する(ステップC9)。

【0136】本実施例の場合、ソースドメインから上流

ドメインのサービス状態がProvisionedであり、かつ、自ドメインからデスティネーションドメインまでのサービス状態がIntra domain Allocatedであり、かつ、自ドメインのオペレーション結果がUndefinedであるので、次の処理はプロビジョニングとなる(ロジックL33)。つまり、ポリシーサーバ26Bへ処理が移管される。このとき、プロビジョニングを行う対象であるサービスIDをポリシーサーバ26Bに渡す。

【0137】ポリシーサーバ26Bは、サービスIDを 10キーにして該サービスのポリシーデータをポリシー記憶部225Bから読み出す。次に、プロバイダBの運用管理網内で、サービスに関係する通信装置3に対してプロビジョニングを実行し、その結果としてサービス状態を更新する。プロビジョニングに成功した場合、サービス状態をProvisionedに変更して、ワークフローサーバ24Bに処理を移管する。

【0138】次に、プロバイダBのワークフローサーバ24Bは、内外フォワード先決定ロジックを実行する (ステップC1)。本実施例の場合、マルチドメイン、かつ、自ドメインがソースドメインでなく、かつ、すべてのドメインのサービス状態がProvisionedであるので、外部システムへ処理が移管される(ロジックL9)。つまり、ワークフローサーバ24Bから帯域ブローカーBへ処理が移管される。

【0139】帯域ブローカー23Bは、ワークフローサーバ24Bからのメッセージを受信すると、外部フォワード先決定ロジックを実行する(ステップC2)。本実施例の場合、自ドメインがソースドメインでなく、かつ、すべてのドメインのサービス状態がProvisionedであるので、次の処理はサービスプロビジョニング応答送信となる(ロジックL25)。

【0140】帯域ブローカー23Bは、ドメイン構成記憶部222Bから該サービスを実現するためのドメイン連結情報を取得する。本実施例の場合、プロバイダBの運用管理網の上流ドメインはプロバイダAであるので、帯域ブローカーBは、外部システム通信手段233を介して、帯域ブローカー23Aに対してサービスプロビジョニング応答メッセージを送信する(ステップC3)。

【0141】帯域ブローカー23Aが帯域ブローカーB 4023からサービスプロビジョニング応答メッセージを受信すると(ステップC4)、内外フォワード先決定ロジックを実行する(ステップC1)。本実施例の場合、マルチドメイン、かつ、自ドメインがソースドメインであり、かつ、すべてのドメインのサービス状態がProvisionedであるので、内部システムへ処理が移管される(ロジックL10)。つまり、帯域ブローカー23Aからワークフローサーバ24Aへ処理が移管される。

【0142】次に、ワークフローサーバ24Aは内部ド 50

メインフォワーディングロジックを実行する(ステップ C9)。本実施例の場合、自ドメインがソースドメイン であり、かつ、すべてのドメインのサービス状態がPr ovisionedであるので、処理を終了する (ロ ジックL34)。

【0143】以上のように、プロバイダAのネットワークサービス管理装置群2AとプロバイダBのネットワークサービス管理装置群2Bが、サービス登録段階、サービス合意段階、サービスプロビジョニング段階を連携して実行することによって、複数のドメインを介した通信サービスが提供される。

[0144]

(13)

【発明の効果】本発明の第一の効果は、異なるプロバイダによって運用管理される複数のドメインをまたがる品質保証型通信サービスを提供できる点である。その理由は、各ドメイン内において、設計サーバが要求された品質を満たす通信ルートを計算するだけでなく、帯域プローカー間の要求と応答のメッセージ交換により、複数のドメイン内での通信ルートが計算されるからである。さらに、ドメイン間の通信品質は、帯域プローカーがドメイン間の残余リソースを管理することによって保証されるからである。

【0145】第二の効果は、カスタマケアサーバ、ポリシーサーバ、設計サーバ、ネットワーク管理装置、ワークフローサーバのシステムメンテナンスやバージョンアップが容易である点である。その理由は、異なるプロバイダとのインタフェース部分を帯域ブローカーのみが有するととにより、上記のサーバ群の変更が、帯域ブローカーまで波及しにくいからである。

【0146】第三の効果は、カスタマケアサーバ、ポリシーサーバ、設計サーバ、ネットワーク管理装置、ワークフローサーバのシステムを他のプロバイダから隠蔽できる点である。その理由は、異なるプロバイダとのインタフェース部分を帯域プローカーのみが有するととにより、外部プロバイダから見える処理は、帯域プローカーが提供するインタフェースのみだからである。

【0147】第四の効果は、カスタマ網のソースネットワークからデスティネーションネットワークまでのドメイン間ルートを短時間で算出でき、また、各々のプロバイダが管理する必要がない点である。理由は、マルチドメインサービスブローカーが、提携する全てのドメインのサービス情報を管理することにより、要求されたソースネットワークからデスティネーションネットワークまでを連結するドメイン群を出力できるからである。

【図面の簡単な説明】

【図1】マルチドメインネットワークの構成図である。 【図2】ネットワークサービス管理装置の機能ブロック 図である。

【図3】マルチドメインサービスプローカーの機能プロック図である。

| | 25 | | | 26 |
|--------|-----------------------|----|-------|--------------|
| 【図4】 | 本発明のサービス登録段階の手順を示すフロー | | 2 1 | 入出力装置 |
| チャート | である。 | | 2 2 | 記憶装置 |
| 【図5】2 | 本発明のサービス合意段階の動作を示すフロー | | 2 3 | 帯域ブローカー |
| チャート | である。 | | 2 4 | ワークフローサーバ |
| 【図6】2 | 本発明のサービスプロビジョニング段階の勁作 | | 2 5 | カスタマケアサーバ |
| を示すフロ | ローチャートである。 | | 2 6 | ポリシーサーバ |
| 【図7】2 | 本発明のサービスの状態遷移図である。 | | 2 7 | 設計サーバ |
| 【図8】 | サービス状態遷移図の状態表記の説明である。 | | 2 8 | ネットワーク管理装置 |
| 【図9】 [| 内外フォワーディング先決定ロジックの表であ | | 121 | ドメイン構成記憶部 |
| る。 | | 10 | 1 2 2 | サービス記憶部 |
| 【図10】 | 外部フォワーディング先決定ロジックの表で | | 131 | ドメイン構成管理手段 |
| ある。 | | | 1 3 2 | サービス管理手段 |
| 【図11】 | 内部ドメインフォワーディング決定ロジック | | 1 3 3 | セキュリティ管理手段 |
| の表である | ა . | | 134 | 外部システム管理手段 |
| 【符号の記 | 说明】 | | 221 | サービスレベル合意記憶部 |
| 1 - | マルチドメインサービスプローカー | | 222 | ドメイン構成記憶部 |
| 2 - | ネットワークサービス管理装置群 | | 223 | ネットワーク構成記憶部 |
| 3 à | 通信装置 | | 224 | リソース記憶部 |
| 4 7 | カスタマ網E(ソースネットワーク) | | 225 | ポリシー記憶部 |
| 5 7 | カスタマ網D(デステネーションネットワー | 20 | 226 | サービス記憶部 |

231 サービスレベル合意管理手段

232 ドメインルート管理手段

234 セキュリティ管理手段

235 内部システム通信手段

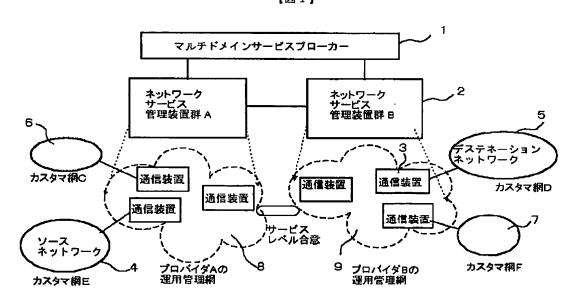
11 入出力装置

ク)

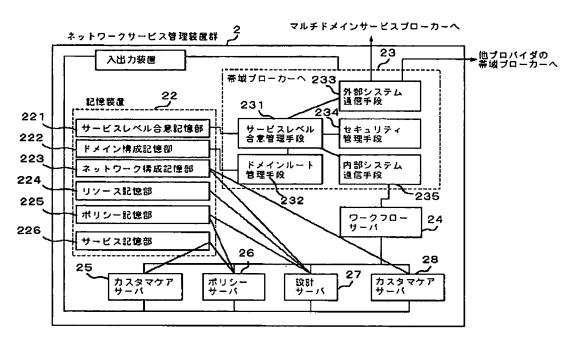
12 記憶装置

13 データ処理装置

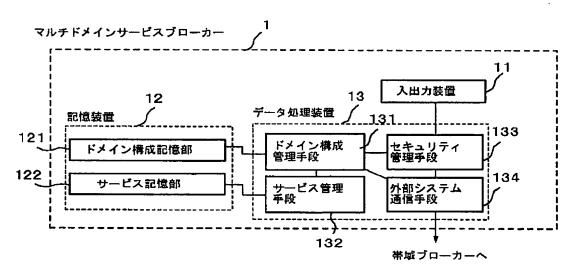
[図1]

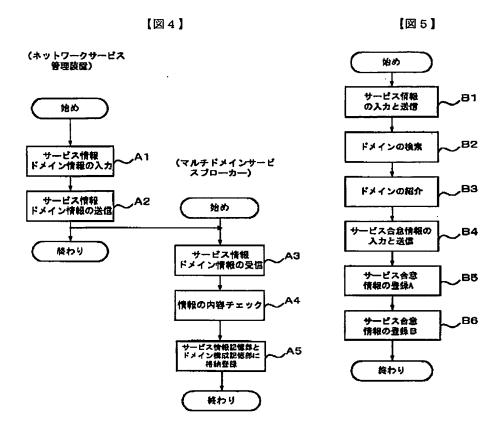


[図2]

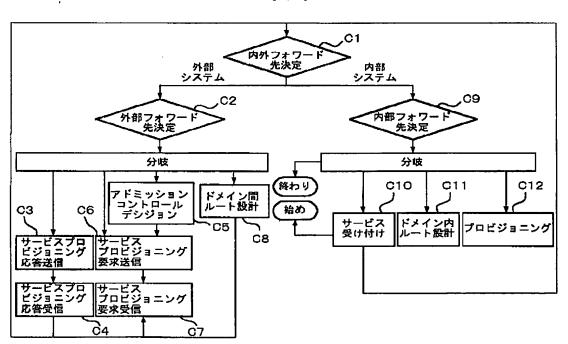


【図3】

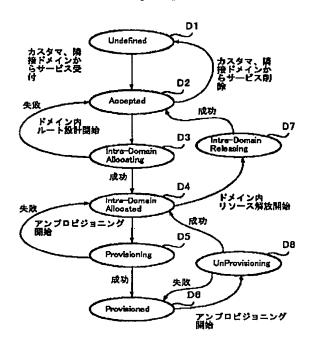




【図6】



【図7】



【図8】

| サービス状態 | 战明 |
|-----------------------|---------------------|
| Undefined | サービス受け付け前の状態 |
| Accepted | サービスを受け付けた状態 |
| Intra domain Allocati | ng ドメイン内ルート設計中の状態 |
| Intra domain Allocate | d ドメイン内ルート設計成功後の状態 |
| Intra domain Releasir | rg ドメイン内ルート解放中の状態 |
| Provisionng | ボリシーのプロビジョニング中の状態 |
| Provisioned | ポリシーのプロビジョニング成功後の状態 |
| Unprovisioning | ポリシーのアンプロピジョニング中の状態 |

【図9】

内外フォワード先決定ロジック

(ロジックL 1)合ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス状態が Accepted であり、かつ、ドメイン関ルートが未放針のとき、外部システムへ。

(ロジックし2)自ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス快楽が Accepted であり、かつ、ドメイン度ルートが反映計のとき、内部システムへ。

(ロジックにの)ソースドメインから白ドメインのサービス状命が totra chasto Allocated であり、かつ、で成ドメインからデスティネーションドメイン女でのサービス状態が Underland のとき、外部システムへ。

(ロジックしょ) 白ドメインがソースドメインでなく、白ドメインのサービス状態が Accepted であり、かつ、オペレーション効果がUndatined のとき、穴部システムへ。

(ロジックL 5)音ドメインがソースドメインでなく、かつ、すべてのドメインのサービス状態が intra domin Al located のとき、外部システムへ。

(ロジックしら)白ドメインがソースドメインであり、かつ、すべてのドメインのサービス状態が Intra Josefa Allicoated のとき、内部システムへ。

(ロジックし アンソースドメインから音ドメインのサービス状態がFrowis loned であり、かつ 下途ドメインからデスティネーションドメインまでのサービス状態が Intra dosain All located であり、かつ下流ドメインのオペレーション発展がUndefleed のとき、外部シス

(ロジックしき)ソースドメインから上交ドメインのサービスは悪がProvisioned であり、かっ、音 ドメインからデスティネーション ドメインまでのサービス状態が latre desain Al lecoted であり、かつ、音ドメインのオペレーション特景が Undefined のとき、内部システムへ

(ロジックL9)マルチ ドメイン、かつ、音 ドメインがソース ドメインでなく、かつ、すべてのドメインのサービス 状態が Proviniumd のとき、 升額システムへ。

(ロジックし10)マルテドメイン、かつ、白ドメインがソースドメインであり、かつ、すべてのドメインのサービス状態がProvisioned のとき、内部システムへ。

【図10】

計製フォワーディング先込定ロジック

(ロジック L11)音ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス状態がAccepted であり、かつ、ドメイン関ルートが未設計のとき、ドメイン関ルート投計へ。

(ロジック L 1 2) 高ドメインがデスティキーションドメインでなく、かつ、ソースドメイン から自ドメインまでのサービス快速が Intre domain Allocated であり、かつ、下来ドメイン からデスティネーションドメインまでのサービス状態が Undefined のとき、アドミッションコ ントロールデシジョンへ。

(ロジック L 1 3)日ドメインがソースドメインでなく、かつ、すべてのドメインでのサービ ス状態が Intra dozein Allocated のとき、サービスプロビジョニング享収送者へ、

(ロジック L 1 4)自ドメインがデスティネーションドメインでなく、かつ、ソースドメイン から自ドメインまでのサービス状態が Profitional であり、かつ、下来ドメインからデスティ ネーションドメインまでのサービス状態が Intra dozain Allocated であり、かつ、下来ドメ インのオペレーション処象が Undefines のとき、サービスプロビジョニング事業を使へ、

(ロジック Li8) 白ドメインがソースドメインでなく、かつ、すべてのドメインのサービス 収録がProvisiosed のとき、サービスプロビジョニングな答法書へ。

【図11】

内部ドメインフォワーディング決定ロジック

(ロジック L31)自ドメインがソースドメインであり、かつ、サービス決略が Accepted であり、かつ、ドメイン町ルートが歴史計であり、かつ、自ドメインのオペレーション補 果がVndefined のとき、ドメイン内ルート放計へ。

(ロジッケ し32)音ドメインがソースドメインであり、かつ、十ペてのドメインのサービス状態が Intra domain Allocated のとき、プロビジョニングへ。

(ロジック L 33)ソースドメインから上洗ドメインのサービス状態が Provisioned であり、かつ、自ドメインからデスティネーションドメインまでのサービス状態が Intra dorain Allocated であり、かつ、自ドメインのオペレーション競車がIndefined のとき、プロビジョニングへ。

(ロジック LG4) 白ドメインがソースドメインであり、かつ、すべてのドメインのサービス状態が Provisioned のとき、終わりへ。